



关注公众号【研途小时】获取后续课程完整更新!

顺序查找

算法思想

算法实现

算法优化

#### 顺序查找的算法思想

顺序查找,又叫"线性查找",通常用于线性表。

算法思想: 从头到 jio 挨个找(或者反过来也OK)

33 10 13 29 16 19 32 7 43 41 37

1

查找目标:

43

#### 顺序查找的算法思想

顺序查找,又叫"线性查找",通常用于线性表。

算法思想: 从头到 jio 挨个找(或者反过来也OK)

33 10 13 29 16 19 32 7 43 41 37

1

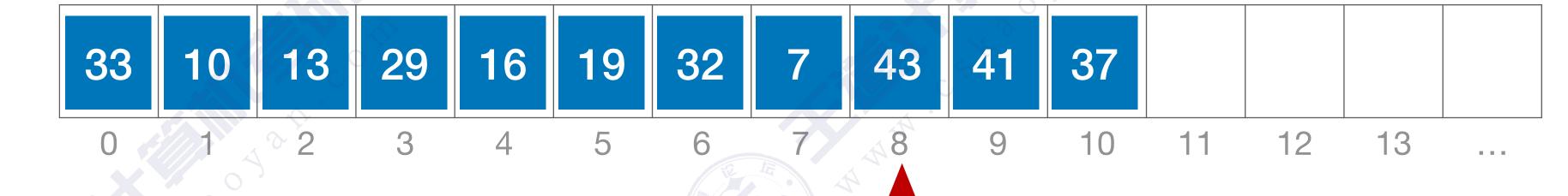
查找目标:

43

TableLen=11



TableLen=11



查找目标: 43



TableLen=11

TableLen=11



TableLen=11





```
typedef struct{
                     //查找表的数据结构(顺序表)
   ElemType *elem;
                     //动态数组基址
   int TableLen;
                     //表的长度
}SSTable;
//顺序查找
                                              0号位置存
int Search_Seq(SSTable ST,ElemType key){
                                                "哨兵"
   ST.elem[0]=key;
                                      /"哨兵"
   int i;
   for(i=ST.TableLen;ST.elem[i]!=key;--i); //从后往前找
   return i; //查找成功,则返回元素下标;查找失败,则返回0
         数据从下标1开始存
                                                  TableLen=11
                             6
```

关注公众号【研途小时】获取后续课程完整更新

```
typedef struct{
                     //查找表的数据结构(顺序表)
   ElemType *elem;
                     //动态数组基址
   int TableLen;
                     //表的长度
}SSTable;
//顺序查找
                                              0号位置存
int Search_Seq(SSTable ST,ElemType key){
                                                "哨兵"
   ST.elem[0]=key;
                                      /"哨兵"
   int i;
   for(i=ST.TableLen;ST.elem[i]!=key;--i); //从后往前找
   return i; //查找成功,则返回元素下标;查找失败,则返回0
         数据从下标1开始存
                                                  TableLen=11
                             6
```

关注公众号【研途小时】获取后续课程完整更新

```
typedef struct{
                     //查找表的数据结构(顺序表)
   ElemType *elem;
                     //动态数组基址
                     //表的长度
   int TableLen;
}SSTable;
//顺序查找
                                              0号位置存
int Search_Seq(SSTable ST,ElemType key){
                                                "哨兵"
   ST.elem[0]=key;
                                      /"哨兵"
   int i;
   for(i=ST.TableLen;ST.elem[i]!=key;--i); //从后往前找
   return i; //查找成功,则返回元素下标;查找失败,则返回0
         数据从下标1开始存
                                                  TableLen=11
                                                      12
                             6
                            查找成功
```

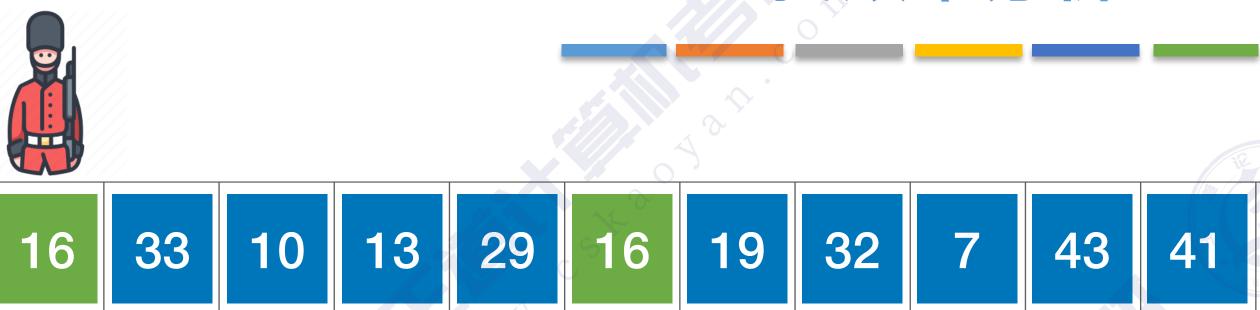
关注公众号【研途小时】获取后续课程完整更新

```
typedef struct{
                     //查找表的数据结构(顺序表)
   ElemType *elem;
                     //动态数组基址
   int TableLen;
                     //表的长度
}SSTable;
//顺序查找
                                              0号位置存
int Search_Seq(SSTable ST,ElemType key){
                                                "哨兵"
   ST.elem[0]=key;
                                      /"哨兵"
   int i;
   for(i=ST.TableLen;ST.elem[i]!=key;--i); //从后往前找
   return i; //查找成功,则返回元素下标;查找失败,则返回0
         数据从下标1开始存
                                                  TableLen=11
                             6
```

关注公众号【研途小时】获取后续课程完整更新

```
typedef struct{
                    //查找表的数据结构(顺序表)
                    //动态数组基址
   ElemType *elem;
                                            优点: 无需判断是否越
   int TableLen;
                    //表的长度
                                                界,效率更高
}SSTable;
//顺序查找
                                            0号位置存
int Search_Seq(SSTable ST,ElemType key){
                                              "哨兵"
   ST.elem[0]=key;
                                     /"哨兵"
   int i;
   for(i=ST.TableLen;ST.elem[i]!=key;--i); //从后往前找
   return i; //查找成功,则返回元素下标;查找失败,则返回0
         数据从下标1开始存
                                                TableLen=11
                                                    12
                            6
       查找失败
```

#### 查找效率分析



## 查找成功

$$ASL = \sum_{i=1}^{n} P_i C_i$$

ASL<sub>成功</sub> = 
$$\frac{1+2+3+...+n}{n} = \frac{n+1}{2}$$

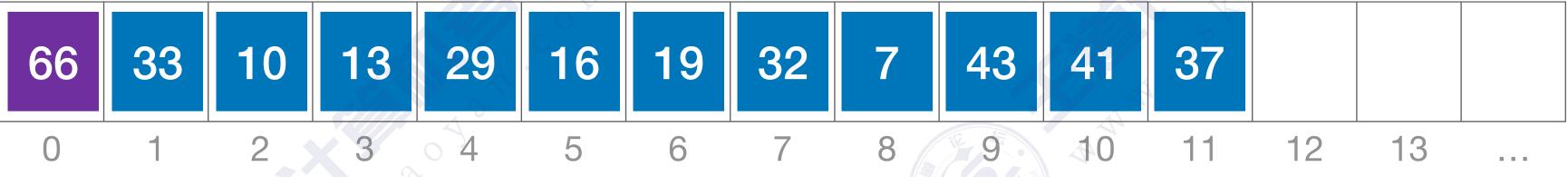
10

ASL<sub>失败</sub>= n+1

#### TableLen=11

TableLen=11

13





## 顺序查找的优化 (对有序表)

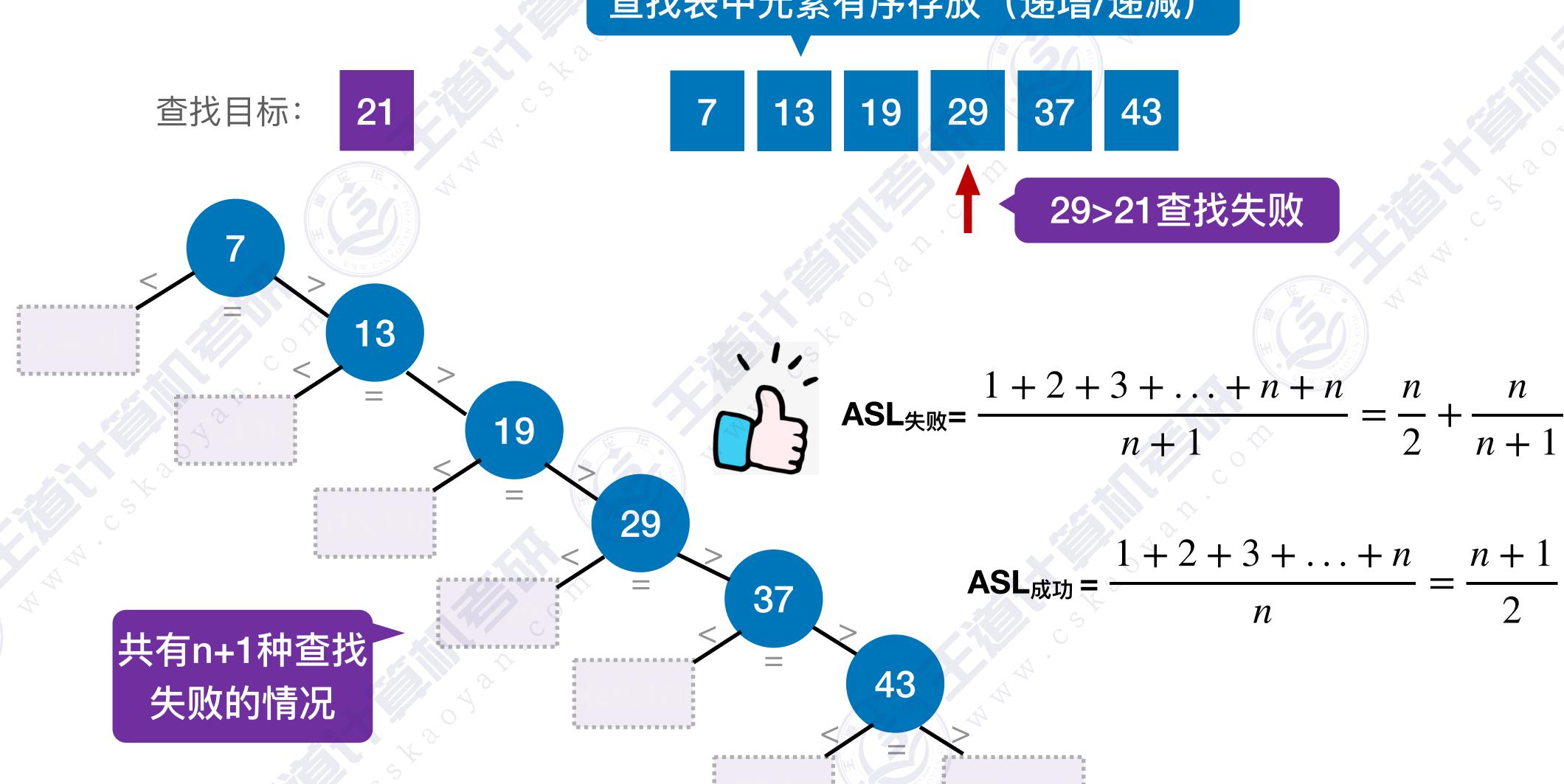
查找表中元素有序存放(递增/递减)

查找目标: **21** 

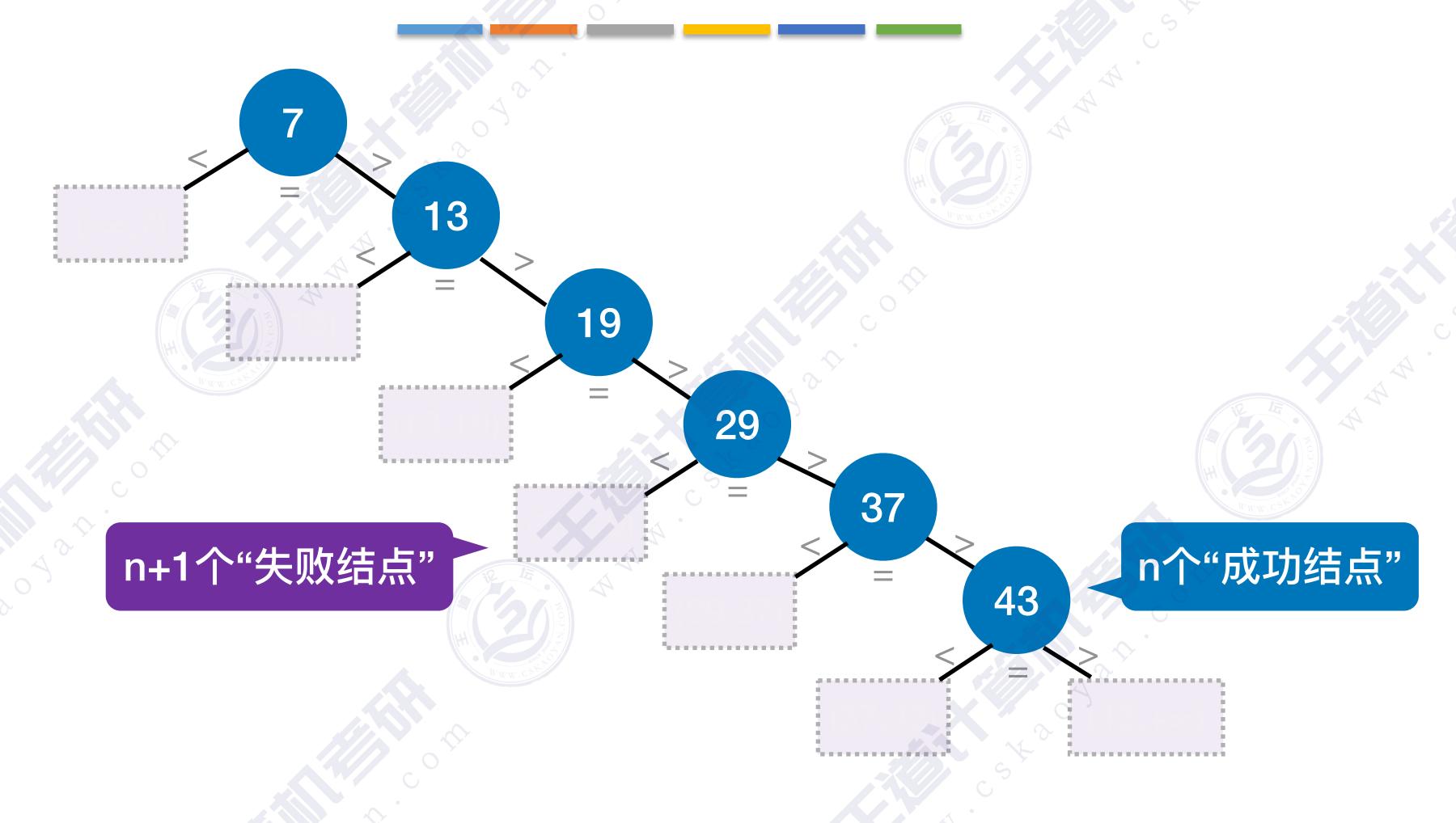
7 13 19 29 37 43

#### 顺序查找的优化 (对有序表)





### 用查找判定树分析ASL



一个成功结点的查找长度 = 自身所在层数 一个失败结点的查找长度 = 其父节点所在层数 默认情况下,各种失败情况或成功情况都等概率发生

#### 顺序查找的优化(被查概率不相等)

被查概率

7: 15%

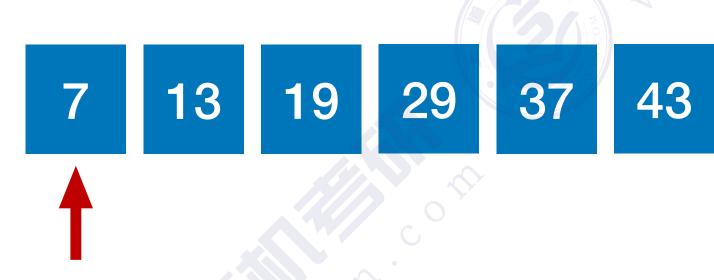
13: 5%

19: 10%

29: 40%

37: 28%

43: 2%



# $ASL = \sum_{i=1}^{n} P_i C_i$





ASL<sub>成功</sub> = 1\*0.4 + 2\*0.28 + 3\*0.15 + 4\*0.1 + 5\*0.05 + 6\*0.02 = 2.18

#### 知识回顾与重要考点

从头到jio(或者从jio到头)挨个找

算法实现

适用于顺序表、链表,表中元素有序无序都OK

可在0号位置存"哨兵",从尾部向头部挨个查找

优点: 循环时无需判断下标是否越界

当前关键字大于(或小于)目标关键字时,查找失败

若表中元素有序

优点: 查找失败时 ASL 更少

オ

顺序查找

查找判定树

成功结点的关键字对比次数=结点所在层数

失败结点的关键字对比次数=其父节点所在层数

可按被查概率降序排列

优点: 查找成功时 ASL 更少

若各个关键字被查概率不同

时间复杂度

优化

O(n)